# ⑩日本国特許庁(JP)

(1) 特許出願公開

# ⑩公開特許公報(A)

平3-133297

@Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

❸公開 平成3年(1991)6月6日

H 04 N 11/04 1/415 7/13 9/77 B 7033-5C 8220-5C Z 6957-5C 7033-5C

審査請求 未請求 請求項の数 12 (全7頁)

公発明の名称

ビデオ信号符号化回路

②特 顧 平2-258770

②出 顧 平2(1990)9月27日

優先権主張

201989年9月27日 3 米国(US) 30413,520

**@発明 者 パリン ジオフエリー** 

アメリカ合衆国 07724 ニユージヤーシイ, テイントン

ハスケル

フオールズ, グレンウッド ドライヴ 82

⑩発 明 者 アチュル プリ

アメリカ合衆国 10463 ニューヨーク, ブロンクス, ヴ

アルドー アヴエニュー 3660

切出 顧 人

アメリカン テレフオ ン アンド テレグラ アメリカ合衆国。10022 ニューヨーク,ニューヨーク,

マデイソン アヴエニュー 550

フ カムパニー

邳代 理 人 弁理士 岡部

正夫 外2名

明細書

1. 発明の名称

ビデオ信号符号化四路

- 2. 特許請求の範囲
  - 信々のフレームがブロックに分割される一連のフレームから成る供給されるビデオ信号を符号化するための回路において、飲団路が:

最つかの該フレームのブロックをそれらフレームの個々のブロックに対して、 a )前のフレームに対して最関された該ブロックの近似パージョンから誘導される該ブロックの近似パージョン、 及び b )該ブロックの微差を表わすコードを展開することによって符号化するための第一の手段;

設プレームの挿聞されるべき最つかのプロック を該第一の手段内において符号化された設プレームの選択された最つか内の設プロックの近似パージョンを結合することによって近似するための領 二の手段:及び

数第二の手段及び排間されるべきなフレームに応答して、数第二の手段によって近似されたプロック内の政神間されるべきフレーム内の対応する 蓄景と所定の域値より大きく異なる職業に対応するコードを展開するための第三の手段を含むことを特徴とする関係。

信息をあってレームがブロックに分割される一連のフレームがブロックに分割されるとデオ信号を符号という。 は回路におかいて、 は回路において、 は回路において、 は回路において、 なったのブロックをはつからのは似パージョン、 及びロックの近似パージョン、 及びロックの近似パージョン、 及びロックの近似パージョン、 及びロックの銀近によっていまっている。 ならにという。 ならによいる。 な

該フレームの禅間されるべき最つかのブロック を該将号化のための手段内において符号化された 鉄フレームの選択された最つか内の該ブロックの 近似パージョンを結合することによって近似する ための第二の手段:及び

放第二の手段及び挿間されるべき放フレームに 応答して、放第二の手段によって近似されたプロ ック内の放挿間されるべきフレーム内の対応する 顕素と所定の域値より大きく異なる顕素に対応するコードを展開するための第三の手段を含むこと を特徴とする回路。

- 3. 鉄第三の手段によって画案に対して展開された 鉄コードが鉄画案の値と鉄第二の手段によって近 似された鉄画案の値との間の差を表わすことを特 数とする第求項 2に記載の回路。
- 4. 該第二の手段内で結合するために選択された数フレームが該第一の手段内において符号化された数第二の手段内において近似されたフレームに免行するフレーム及び該第一の手段内において符号化された数第二の手段内で近似されたフレームに登視するフレームを含むことを特徴とする請求項2に記載の回路。
- 5. 盆結合が該ブロックの推定パージョンの展開を
- 11. 該第一の手段及び該第三の手段によって生成されるコードの担さが該バッファーの占拠レベルによって制御されることを特徴とする請求項 7に記載の目跡。
- 12. 符号化されたビデオ信号に応答する図路において、該ビデオ信号が一選のフレームから成り、個々のフレームが複数のブロックを含み、該コード化されたビデオ信号が近似されたブロックからの個差を記述するコード及び掃削されたブロックからの偏差を記述するコードを含み、該関略が:

近似されたブロックからの偏差を記述する数コードからブロック近似を展開するための手段;及び

鉄ブロック近似及び挿聞されたブロックからの 傷差を記述する鉄コードに応答して、鉄挿聞され たブロックを展開するための手段を含むことを特 徴とする団路。

3 . 発明の詳細な説明

### 技術分野

本発明は信号の符号化、より詳細には、動画イメ

合むことを特徴とする請求項 4に記載の回路。

- 6. 該加えられるピデオ信号のフレームの設定された割合が押間されることを特徴とする請求項 4に記載の回路。
- 7. 政策合がおおむね二分の一であることを特徴と する論求項 6に記載の回路。
- 8. 放符号化のための手段及び数第三の手段によって展開されるコードと数据路の出力ポートとの間に置かれるパッファー手段がさらに含まれることを特徴とする請求項2に記載の回路。
- 8. 該第二の手段によって挿聞されるために選択されるフレームの割合及び該第三の手段によるコードの生成を該パッファーの占拠レベルに基づいて制御するための手段がさらに含まれることを特徴とする請求項 8に記載の回路。
- 10. 験第二の手段による掃間及び鉄第三の手段によるコードの生成に対するフレームを飲パッファーがその容量の選択された割合を越えて占拠されるとき選択するための手段がさらに含まれることを特徴とする跡求項 8に記載の回路。

ージのビデオ信号を符号化及び復号するための方法 及び装置に関する。

### 発明の背景

ビデオ信号は、典型的には、ビデオ カメラから来る。ビデオ信号のパンド幅はかなり大きく、従って、当分野における技術者は、これら信号のパンド幅を対象化することなど低減することを対象でいる。典型的には、パンド幅を低減するために、ビデオ信号が行号化され、符号化な異なる技術のの冗長が抽出及び削除される。様々なおらの最初が当分野において使用されており、 それらの最 かは 動画に 遠し、 他の最 つかは 動画に 対 パンド幅を低減するための技術の一つは、イメージョン補信権定符号化と呼ばれる。

従来のモーション補償指定符号化においては、個々のビデオーフレームは、最初に、國素(ペル)の方形プロック、例えば、8 国業 x 8 国業のプロックに分割される。個々のプロックが順番に符号化され、こうして展開された符号化されたシーケンスが通信チャネルを通じて復号器に送られる。この通信チャ

ネルは、メモリー要素であっても、あるいはこれを 合むものであっても良い。 次に、 そのブロックの画 素が前のフレームと比較して大きく変化したか否か の決定が行なわれる。そうでないときは、復号器に 現プロックの国素を得るためにそれが単に前のフレ ームからのそのブロックの資素を反復するだけでよ いことを示す指示信号が送られる。これは、"条件 付き補充 (Conditional Replenishment ) "と呼ば れる。 画素が前のフレームから変化したときは、 そ のブロック内で起こっているモーションの最良の推 定を決定するための飲みがなされる。これは、過常、 ↑ブロック マッチング モーション推定(Block Matching Motion Ratimation) \* 技法を使用して達 皮されるが、この方法によると、 現プロックの資素 が前のフレームの対応するブロックの様々な小さな シフトと次々と比較される。 最良の一致を与えるシ フトは、フレーム間のそのブロックのイメージ内の 最換の"最適推定 (best estimate ) "と呼ばれ、 "モーション ベクトル(Notion Vector)"と呼 ばれるこのシフトの量が選択され、 復分器に送られ

現プロックの画案が次に前のブロックからの"最 選"にシフトされたブロックの国素と比較され、大 きな差がないか調べられる。 差がないときは、 御号 器に、前のフレームからのシフトされたプロックの 顕素を現在のシフトされた ブロックに対する画会に 対して反復することを示す指示信号が送られる。こ のようなブロックは、正常に"モーション補債"さ れたと言われる。 しかし、これら二つのブロック間 に大きな差異が存在するときは、この差が符号化さ れ、現プロックの国家がより正常に回復されるよう に復号器に送られる。この差の符号化は、通常"離 数コサイン変換(Discrete Cosine Transform 、 D CT)によって激行される。

上の手間によって生成されるコードのポリューム は可変である。例えば、イメージの均一な参行(tr anslation ) あるいはモーション (motion) に対応 しないイメージの変化は、ブロックのその最適の移 行された複製からのブロックの個差を記述するため により多くの符号化を要求することが予想できる。

復がなされない時に起こるような滑らかな様子では なく、魚に動くようなかたちで芽生される。

反復されたフレームの品質をこれらが元のものに 忠実に似るように向上させるための是つかの示唆が なされている。一つの技法は、"モーション補償権」 関(Notion Compensated Interpolation)"と呼ば れる。この方法によると、前のフレームからの顧索 を単に反復する代わりに、モーション ペクトル (Motion Vector )がブロックを表示される前に横 方向に適当な量だけ変移するために使用される。独 言すれば、この方法は、 資素の失われたブロックの 生成を復号器に入手できる顕素の直前及び直接のブ ロックの平均を取ることによって行なう。これは良 い考えのように見えるが、経験の結果は、一連のブ ロックのイメージが移行運動を示さないときは、再 生されたイメージはフレーム反復よりも悪くなるこ とを示す。この劣化は参行運動の想定に従わない比 数的少数の原素に起因することが観察されているが、 これら顧索を誤った位置に置くと、非常に目立っ人

一方、イメージが一連のフレーム間において変化し ないときは、符号化のために必要とされる情報の量 は最小にとどまる。 送信されることが要求されるコ ードの量のこのような潜在的な大きなパラッキに分 応するために、典型的な符号器は、その出力の形に、 パッファーとして機能するFIPOメモリーを会わ。

このFIPOは万量ではない。任意の伝送速度に 対して、湯多のポリュームのデータが生成された場 合、常にFIFOがオーパーフローする危険が伴う。 このようなときは、符号化が伝送チャネルがその中 に新たなデータを受け入れることができるよう十分 に望になるまで停止されなければならない。 フレー ムの真ん中で符号化を停止することは好ましくない ため、殆どのシステムは、FIPOパッファーが満 杯になったとき、あるいはほぼ満杯になりそうにな ったとき、一つのフレーム全体を破棄する。 このフ レームの損失を補償するために、このようなシステ ムは、復号器がその最も最近のフレームを反復する ように抱令する。このフレーム反復を行なった場合、 着景として、 その場面内の移動物体が、 フレーム反

# 発明の概要

本発明の原理によると、目立つ人工物の原因となる 面素が検出され、対応する修正情報が復号器に送信される。送られるべき修正情報の量は比較的小さく、一方、 画面品質の向上は非常に大きい。

本発明の原理を採用する挿間技法は良い結果を与えるために、フレームを一つおきに、あるいは三つのフレームの内の二つをレギュラー ベースにて押間することができることが発見された。このようなレギュラー挿間の長所は、伝送ピット速度の保護にあるが、これは、国票修正情報が実際のフレーム符号化情報よりも少ないピットを含むという事実による。

半分のフレームを押間する一つの符号器実施無様においては、一つおきのフレームが符号化され、その後、復号器内で復号される。 隣接するプレームのこうして復号されたパージョンが通当に結合され、復号器内において押間されるべきインターリーブされたカメラ フレームと比較される。 "國家修正"情報に対応するこの差が、符号化及び量子化される。

制御技術、例えば、パッファーの占拠レベルに基づいて、 機つかのフレームを符号化のために選択するような技術を使用することも可能である。 特定のフレームをこのようにして押間のために選択することも、 乗っかのフレームの一部を押間することもできる。

所定の域値を越えるものは符号器の出力パッファーに加えられる。この逆の動作が復号器内において進行される。つまり、復号された全てのペアが平均され、復号された"国素修正"情報と結合され、インターリープされたフレームが形成される。

通信チャネル内の特定の伝送速度に対して、フレーム排間(frame interpolation)は、PIPOがオーパーフローするとき、あるいはほぼオーパーフローするとき、あるいはほぼオーパーフローするとき、あるいはほぼオーパーフローするとき、あるいはほぼオーパーフローするとき、あるいはほぼオーパーフローなどを使用ないます。 ここと 特別されたアプローチである場合、本発明を表現する。本発のフレームの行うなど、アリーのでは、アリーのでは、アリーが所定の域は以下に暮ちると、このシメチは、フレーム挿間コードを受け入れるようにセットされる。そうでないときは、スイッチはののそのでは、フレーム挿面コードを受け入れるようにセットされる。そうでないときは、スイッチはカの

経験的に、フレームを一つおきに排倒することがかなり有効であることが発見された。従って、本発明の開示を説明する目的のために、以下においては、本発明の原理に従ってフレームを一つおきに挿聞する符号器及び復号器の構造及び動作について説明される。

## 実施例の説明

以下の部分においては、符号器のモーション補債 符号化部分の動作に関して説明されるが、 これは当 業者において周知である。

フレームド」+1 は滅算器20及びモーション推定 撃11へとパスされる。 フレーム・メモリー1 2-は、 前にモーション補償を介して符号化されたフローム を含が、このケースにおいては、これは、フレーム Ŷ.-. である。メモリー12の出力は、モーション 補償器11へのもう一方の入力を構成する。 選素 (pels)の個々のブロックに対して、モーション推 定器11は、フレームF・・・ とフレーム 🖁 🚉 の面 素を比較することによってモーションの最良の推定 を決定する。この最良の推定は、パス100上にモ ーション・ペクトル信号として配られ、こうして、 これはシフト回路15へとパスされる。 回路15は また前のフレーム 🖺 📖 に関する情報をメモリー 1 2から受け、上に述べたモーション・ペクトルに従 って選当な移行シフトを加え、入りフレームP。。 画来の予測として使用されるべき"推定"画案のブ ロックを出力する。・

これによって、 フレーム 1+1 の符号化パージョンド 1+1 が得られ、これが上に説明されたように次のフ レームとともに使用されるようにフレーム メモリ - 1 2 にパスされる。

これで使来のモーション補債符号化の説明を終える。

フレーム i-1 及び i+1 の符号化されたパージョン、  $\stackrel{\wedge}{\rho}$  つまり、  $\stackrel{\wedge}{\rho}$   $_{1-1}$  及び  $\stackrel{\wedge}{\rho}$   $_{1+1}$  が得られた現在、フレーム  $\stackrel{\wedge}{\rho}$  , を生成することが可能となる。

アーの生成は、モーション推定器11によれる。 これの 作品 はいまれる。 ファーション推定器 11に れる。 これの アール からは、 シフト 図路 13に よって、 ファール の では から入りに かって、 マーション しん アール の では かって、 アール の でも でいる。 図路 14 は また ライン 100 で で いって で から アーション で 使用 して、 アーション で で から 反対の で で から 反対の で で から 反対の で で から に 半分 だけ、 モーション で で の に シフト さんの に シフト さんの に シフト さんの に シフト さんの に ション トゥ に 使用 に シフト さんの に 使用 される。

シフト回路13及び14によって生成されたこれ

画業のこの推定プロックは、 複算器 2 0 の他方の 力にパスされ、ここでこれからフレーム P 1・1 の 入り画案が引かれ、 "推定エラー" 信号が得られる。 この推定エラーは、 典型的には、 D C T 3 0 によって 変換され、この出力係数が量子化器 4 0 によって 量子化される。こうして量子化された値は、 符号器 5 0 によってピットに符号化され、 復号器への伝送 を持つためにパッファー 8 0 にパスされる。

上の製明から、量子化器への入力は、動繭イメージの特性に依存し、結果として、上に説明のように、エンプティングあるいはオーパーフローの可能性を持つ。これを回避するために、量子化器40へのフィードパック経路が提供され、量子化器の担さがパッファーのオーパーフローが差し迫ったときには増加され、パッファーが空になりそうなときには減少される。

モーション補債符号化の説明を続けるが、量子化 器 4 0 の量子化された出力信号は逆DCT41によって逆変換され、加算器 4 2 に加えられる。加算器 4 2 はまたシフト団路 1 5 の推定資素を受信するが、

ら二つの推定は、平均器17内において、フレーム P」の最終推定を生成するために結合される。この 挿聞された推定は、通常は非常に良好であるが、た だし、必ずとは含えない。

第2回に示される復号器は符号器と非常に類似する。 これら要素は、少しの差異を持って符号器内の対応する要素とミラー関係を持つ。より具体的には、

入力はパッファー23内に受信され、信号の特性に満づいてここから分配される。フレーム符号化コード(例えば、Pi-1及びPi+1)は、復号器22に送られ、ここから、DCT-124、加算器27、メモリー28、及びシフト国路26に送られる。これを要素は、それぞれ、要素41、42、12、及び15に対応し国機に動作する。これは、符号器内のこれは、符号器内のこれが変易をまねることにあるために完全に期待できる。従こので、メモリー28の内容は、これら推定フレームに対応する。同日をは、彼号器内の要素38、31及び17に対応し、同日方法にて動作する。

これもまたパッファー 2 3 から出る産業体正コードは、 復号器 2 5 内において復号され、 要素 3 4 内において、 逆変換される。 この 体正情報は 国路 3 5 によって生成された  $\hat{P}_1$  の推定値に加算され、 メモリー 3 3 に加えられる。 メモリー 3 3 は、 この  $\hat{P}_1$  情報を選延することによって、  $\hat{P}_{1-1}$  と  $\hat{P}_{1+1}$  との間の  $\hat{P}_1$  の 遺切な 4 ンターリー ピングを 可能にする。

ファー23はチャネルからのデータにて満たされて押間というとの代替様成が基本条件付きモーション 補債押以 との代替様成が正本条件付きモーションは、 一つきる。 例えば、 一つきる。 例えば、 一つきるに 「神間」 3、14、30以 に 14、31以 で 3、14、31以 で 3、14、

### 4、 関係の信息な説明

第1回は本発明の原理に従う符号器のブロック図: そして

第2回は本発明の原理に従う復号器のプロック図である。

上のことからわかるように、一つの差異は、 符号器の挿聞エラー被算器 4 3 が復号器の所では、 加算器 3 5 になることである。また、フレーム メモリー 2 8 のもう一つの出力が示されるが、 これは、 ピデオ出力ディスプレイに対するフレーム デューに 画案がスイッチ 2 1 のピデオ出力の所で、 フレーム デューに 国素がシフト 国路 2 8 及び 3 8 に対して必要とされるのと異なる速度にて読み出される必要があるためである。

パッファー 2 3 のパッファー サイズとフレーム メモリー 3 3 に対する必要性との間にトレードオフが存在することに注意する。パッファーが十分に大きなときは、フレーム メモリー 3 3 は削除することもできる。この場合、加算器 3 5 からのフレーム 上でする A 入力にあるスイッチ 2 1 はその A 入力にトグルし、復号が1 フレーム メモリー 2 8 の出力及びスイッチ 2 1 の A 入力を介して表示される。この間に、復号器パッ

# < 主要部分の符号の説明>>

モーション推定器・・・11

平均器・・・17

3-4···44、50

フレームメモリ・・・16

バッファ・・・60

出載人 : アメリカン テレフォン アンド

FIG. 2



